

С.Н. Зиненко

Линейная алгебра

Матрицы и определители

(теория к задачам)

2015

1. ЛИНЕЙНОЕ ПРОСТРАНСТВО, ПОДПРОСТРАНСТВО. БАЗИС И РАЗМЕРНОСТЬ

1° **Линейным пространством** E называется множество элементов a, b, c, \dots (называемых **векторами**), на котором введены операции сложения $\{+\}$ элементов между собой и умножения $\{\times\} \equiv \{\cdot\}$ на **число** $\alpha, \beta, \gamma, \dots$, удовлетворяющие условиям 1° – 8°

$$\begin{array}{ll} 1^\circ a + b = b + a & 5^\circ \alpha \cdot (a + b) = \alpha \cdot a + \alpha \cdot b \\ 2^\circ (a + b) + c = a + (b + c) & 6^\circ (\alpha + \beta) \cdot a = \alpha \cdot a + \beta \cdot a \\ 3^\circ \exists 0: \forall a \quad a + 0 = a & 7^\circ (\alpha \cdot \beta) \cdot a = \alpha \cdot (\beta \cdot a) \Rightarrow \alpha \cdot 0 = 0 \cdot a = 0 \\ 4^\circ \forall a \exists (-a): a + (-a) = 0 & 8^\circ 1 \cdot a = a \end{array}$$

Операции $\{+\}$ (**векторов**) и $\{\times\}$ (на **число**) называются **линейными**, а потому комбинация векторов $\{a_1, \dots, a_k, \dots, a_m\}$ с коэффициентами $\{\alpha_1, \dots, \alpha_k, \dots, \alpha_m\}$

$$b = \alpha_1 a_1 + \dots + \alpha_k a_k + \dots + \alpha_m a_m = \sum_{k=1}^m \alpha_k a_k$$

получила название **линейной комбинации**.

Рассмотрим “крайние” ситуации, когда линейные комбинации порождают только 0 (своего рода “**ничто**”) или, наоборот, образуют **все** пространство E .

2° Система векторов $\{f_1, \dots, f_k, \dots, f_m\}$ называется **линейно независимой**, если равенство **нулю** линейной комбинации

$$\sum_{k=1}^m \alpha_k \cdot f_k = 0$$

возможно **только** в тривиальном случае $\alpha_1 = \dots = \alpha_k = \dots = \alpha_m = 0$.

(и **линейно зависимой**, если хотя бы один из коэффициентов $\alpha_{k_0} \neq 0$)

Очевидно, если среди векторов имеется **нулевой** $f_{k_0} = 0$, то система **линейно зависима**

В общем случае, термин “**зависимый**” поясняет следующая

Теорема

Для того,

1) чтобы система векторов $\{f_1, \dots, f_k, \dots, f_m\}$ была **линейно зависимой**

\Leftrightarrow

1) чтобы хотя бы один из векторов выражался линейно через остальные (“зависел” от **остальных**, в частности, от **предыдущих**) $f_{k_0} = - \sum_{k \neq k_0} \frac{\alpha_k}{\alpha_{k_0}} \cdot f_k$

Теорема

Элементарные операции

1) “**перестановка**” $\langle i \rightleftharpoons j \rangle \Rightarrow \{ \dots, f_i, \dots, f_j, \dots \} \sim \{ \dots, f_j, \dots, f_i, \dots \}$

2) “**умножение**” $\langle \alpha \times \rangle_k \Rightarrow \{ \dots, f_k, \dots \} \sim \{ \dots, \alpha f_k, \dots \}, \alpha \neq 0$

3) “**сложение**” $\langle i + \rangle_j \Rightarrow \{ \dots, f_i, \dots, f_j, \dots \} \sim \{ \dots, f_i, \dots, f_i + f_j, \dots \}$

не изменяют характера системы (линейно **независимой** или **зависимой**)

Из простого наблюдения

$$\{f_1, \dots, f_k, \dots, f_m\} \begin{cases} \nearrow \text{ЛНЗ} \\ \searrow \text{ЛЗ} \end{cases} \Rightarrow \begin{matrix} \text{сужение} & \{f_1, \dots, f_k\} & \text{ЛНЗ} \\ \text{расширение} & \{f_1, \dots, f_m, f_{m+1}, \dots\} & \text{ЛЗ} \end{matrix} \text{ тем более}$$

вытекает вопрос о поиске **max** возможной **линейно независимой** системы векторов

3° Система векторов $\{g_1, \dots, g_k, \dots, g_m\}$ называется **полной**, если линейные комбинации

$$b = \sum_{k=1}^m \beta_k \cdot g_k$$

порождают **все** пространство E (и **неполной**, если **не все**).

Очевидно, если среди векторов имеется **нулевой** $g_{k_0} = 0$, то он “**лишний**”, т.е. его можно безболезненно удалить, не нарушив свойства полноты (неполноты)

Теорема

Элементарные операции

1) “перестановка” $\langle i \rightleftharpoons j \rangle$ 2) “умножение” $\langle \alpha x \rangle_k$ 3) “сложение” $\langle i + \rangle_j$
не изменяют характера системы (**полной** или **неполной**)

Следовательно, если некоторый вектор g_{k_0} есть линейная комбинация остальных, то он “**лишний**”, т.е. его можно **удалить**, не нарушив полноты (неполноты)

Из простого наблюдения

$$\{g_1, \dots, g_k, \dots, g_m\} \begin{cases} \nearrow \text{полн} \\ \searrow \text{неполн} \end{cases} \Rightarrow \begin{matrix} \text{расширение} & \{g_1, \dots, g_m, g_{m+1}, \dots\} & \text{полн} \\ \text{сужение} & \{g_1, \dots, g_k\} & \text{неполн} \end{matrix} \text{ тем более}$$

вытекает вопрос о поиске **min** возможной **полной** системы векторов

4° **Базисом** называется **полная** и **линейно независимая** система векторов

$$\{e\} = \{e_1, \dots, e_k, \dots, e_n\}$$

Теорема

Элементарные операции

1) “перестановка” $\langle i \rightleftharpoons j \rangle$ 2) “умножение” $\langle \alpha x \rangle_k$ 3) “сложение” $\langle i + \rangle_j$
не изменяют характера системы (**базисной** или **небазисной**)

Из сравнения: \forall **ЛНЗ** $\{f_1, \dots, f_m\}$ и \forall **полн** $\{g_1, \dots, g_n\} \Rightarrow m \leq n$, вытекает

Теорема

Все базисы состоят из одного и того же числа **n** векторов, называемом **размерностью** пространства

$$\dim E = n \Rightarrow E \equiv E_n$$

Следовательно, базис

$$\{e_1, \dots, e_k, \dots, e_n\} \begin{cases} \nearrow \text{max} \\ \searrow \text{min} \end{cases} \begin{matrix} \text{возможная} & \text{ЛНЗ} \\ & \text{полн} \end{matrix} \text{ система векторов}$$

Теорема (другое определение базиса)

Для того,

1) чтобы система векторов $\{\mathbf{e}\} = \{\mathbf{e}_1, \dots, \mathbf{e}_k, \dots, \mathbf{e}_n\}$ была **базисом**

\Leftrightarrow

1) чтобы $\forall \mathbf{a} \in \mathbb{E}$ **единственным** образом выражался через векторы системы

$$\mathbf{a} = \sum_{k=1}^n x_k \cdot \mathbf{e}_k = x_1 \cdot \mathbf{e}_1 + \dots + x_k \cdot \mathbf{e}_k + \dots + x_n \cdot \mathbf{e}_n$$

Коэффициенты $(x_1, \dots, x_k, \dots, x_n)$ в разложении вектора \mathbf{a} по базису $\{\mathbf{e}\}$ называются **координатами** вектора \mathbf{a} в базисе $\{\mathbf{e}\}$

$$\begin{matrix} \{\mathbf{e}\} \\ \mathbf{a} \rightarrow \mathbf{x} = \begin{bmatrix} x_1 \\ \dots \\ x_k \\ \dots \\ x_n \end{bmatrix}, \end{matrix} \quad \begin{matrix} \{\mathbf{e}\} \\ \mathbf{b} \rightarrow \mathbf{y} = \begin{bmatrix} y_1 \\ \dots \\ y_k \\ \dots \\ y_n \end{bmatrix} \end{matrix} \Rightarrow \alpha \mathbf{a} + \beta \mathbf{b} \xrightarrow{\{\mathbf{e}\}} \alpha \mathbf{x} + \beta \mathbf{y} = \begin{bmatrix} \alpha x_1 + \beta y_1 \\ \dots \\ \alpha x_k + \beta y_k \\ \dots \\ \alpha x_n + \beta y_n \end{bmatrix}$$

Замечание. Два пространства \mathbb{E} и \mathbb{F} (над одним и тем же множеством чисел \mathbb{R} или \mathbb{C}) называются **изоморфными** $\mathbb{E} \sim \mathbb{F}$, если между векторами пространств можно установить взаимно однозначное соответствие, сохраняющее линейную структуру

$$\mathbb{E} \ni \mathbf{e} \leftrightarrow \mathbf{f} \in \mathbb{F} \Rightarrow \mathbb{E} \ni \alpha_1 \mathbf{e}_1 + \alpha_2 \mathbf{e}_2 \leftrightarrow \alpha_1 \mathbf{f}_1 + \alpha_2 \mathbf{f}_2 \in \mathbb{F}$$

Теорема

Для того,

1) чтобы два пространства $\mathbb{E}_n \sim \mathbb{F}_m$ были изоморфными

\Leftrightarrow

1) чтобы $\dim \mathbb{E}_n = n = m = \dim \mathbb{F}_m$

Замечание. Естественная связь между векторами линейного пространства $\mathbf{a} \in \mathbb{E}_n$ и столбцами их координат $\mathbf{x} \in \mathbb{R}_n$ в заданном базисе $\{\mathbf{e}\}$: $\mathbf{a} \leftrightarrow \mathbf{x}$ есть по сути установление изоморфизма между абстрактным пространством \mathbb{E}_n и координатным пространством \mathbb{R}_n

№ 1.2.

Чтобы проверить, образует ли базис система из n векторов n -мерного пространства, достаточно выяснить что-либо одно: является ли она **линейно независимой** или **полной**

№ 1.3.

Подпространством называется подмножество $L_m \subseteq E_n$, которое само образует пространство относительно введенных в E_n операций сложения и умножения. Очевидно (?!),

$$\dim L_m = m \leq n = \dim E_n$$

Для того, чтобы L было подпространством, достаточно, чтобы операции сложения и умножения не выводили из L (аксиомы $1^\circ - 8^\circ$ отсюда следуют автоматически)

$$\forall a, b \in L \Rightarrow \alpha \cdot a + \beta \cdot b \in L$$

Отметим, что если $0 \notin L$, то L заведомо **не** является подпространством (!)

Линейной оболочкой векторов $\{a\} = \{a_1, \dots, a_k, \dots, a_m\}$ называется множество всех линейных комбинаций

$$L = \text{Lin}\{a_1, \dots, a_k, \dots, a_m\} = \left\{ b = \sum_{k=1}^m \alpha_k \cdot a_k \right\} \subseteq E_n$$

Очевидно, линейная оболочка является подпространством и всякое подпространство является линейной оболочкой некоторой системы векторов (например, своего базиса)

№ 1.4.

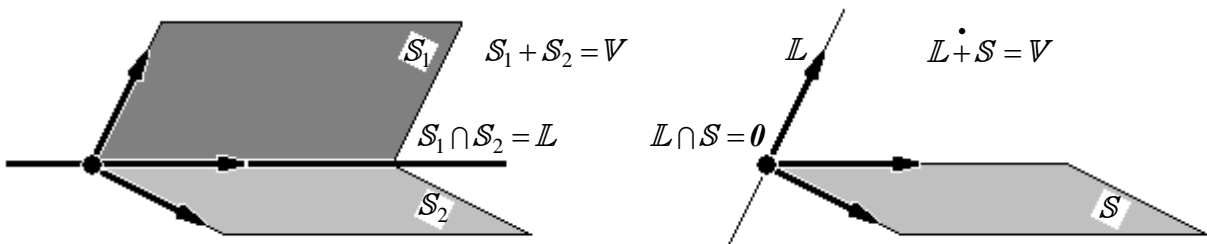
Суммой $L_1 + L_2$ и **пересечением** $L_1 \cap L_2$ двух подпространств L_1, L_2 называются множества

$$L_1 + L_2 = \{a: a = a_1 + a_2, a_1 \in L_1, a_2 \in L_2\} \quad L_1 \cap L_2 = \{a: a \in L_1, a \in L_2\}$$

Они, очевидно, являются подпространствами, при этом их размерности связаны **формулой Грассмана**

$$\dim(L_1 + L_2) + \dim(L_1 \cap L_2) = \dim(L_1) + \dim(L_2)$$

Сумма называется **прямой**, если $L_1 \cap L_2 = 0$, и обозначается $L_1 \dot{+} L_2$



Особо важен случай разложения всего пространства в прямую сумму подпространств

$$E = F \dot{+} G$$

Тогда каждый вектор $\forall h \in E$ **однозначно** разлагается в сумму компонент

$$h = f + g, \quad F \ni f, g \in G$$

получивших названия **проекций** h на подпространства F и G параллельно G и F

2. ЛИНЕЙНЫЕ ОБОЛОЧКИ. РАНГ МАТРИЦЫ

Элементарные операции

1) “перестановка”  2) “умножение”  3) “сложение” 

не изменяют характера системы векторов:

линейно независимая (зависимая), полная (неполная) и, как следствие, базисная (небазисная)

Из 2), 3) следует, что к любому вектору можно прибавить линейную комбинацию остальных.

Метод Гаусса представляет собой последовательное применение к системе векторов-столбцов (строк) элементарных операций, с целью преобразования ее к “диагональному” виду, в котором соответствующее свойство становится очевидным. Отметим, что для выяснения многих вопросов достаточно проведения “половины” преобразований, приводящих систему к “треугольному” виду (неполный метод Гаусса).

№ 2.1.

Элементарные операции удобней проводить с векторами-строками (напоминает привычное сложение/вычитание целых чисел в столбик). Поэтому развернем векторы-столбцы в строки и составим из них матрицу. Метод Гаусса (неполный) позволяет привести матрицу с помощью элементарных операций над строками к “треугольному” виду.

Если в процессе преобразований появится **нулевой** вектор, то преобразованная система (вместе с исходной) **линейно зависима**. При этом на соответствующем месте в исходной матрице стоял вектор, являющийся некоторой линейной комбинацией остальных.

Если нулевой строки не появится, то придем к “треугольной” системе векторов, являющейся линейно независимой вместе с данной.

№ 2.2.

Линейной оболочкой векторов $\{a\} = \{a_1, \dots, a_k, \dots, a_m\}$ называется множество всех линейных комбинаций

$$\mathbb{L} = \text{Lin}\{a_1, \dots, a_k, \dots, a_m\} = \left\{ b = \sum_{k=1}^m \alpha_k \cdot a_k \right\} \subseteq \mathbb{E}_n$$

Линейная оболочка $\text{Lin}\{a_1, \dots, a_k, \dots, a_m\}$ - подпространство в \mathbb{E}_n , а сама система векторов, очевидно, **полна** в нем (а если и **линейно независима**, то образует **базис**) Для нахождения базиса и размерности линейной оболочки \mathbb{L} системы векторов, построим матрицу, строками которой являются векторы данной системы. С помощью метода Гаусса (неполного) приведем матрицу к “треугольному” виду.

Если в процессе преобразований будут появляться **нулевые** векторы, то **удаляем** их (“пропалываем лишние”)

В конечном итоге придем к “треугольной” подсистеме векторов, являющейся с одной стороны полной вместе с данной системой, но уже линейно независимой, а значит, образующей базис в \mathbb{L} . Строки, стоящие в исходной матрице на соответствующих местах, образуют базис в \mathbb{L} , а их число (т.е. число ненулевых строк в преобразованной матрице) равно $\dim \mathbb{L}$

№ 2.3.

Сумма двух подпространств, заданных как линейные оболочки

$$\mathbb{L}_1 = \text{Lin}\{a_1, a_2, \dots\}, \quad \mathbb{L}_2 = \text{Lin}\{b_1, b_2, \dots\}$$

является линейной оболочкой **объединенной** системы

№ 2.4.

Разобьем матрицу A размерности $m \times n$

- на m строк $p_1, \dots, p_i, \dots, p_m \in \mathbb{R}_n$ “длины” n
- на n столбцов $q_1, \dots, q_j, \dots, q_n \in \mathbb{R}_m$ “высоты” m

$$A = \begin{matrix} p_1 \\ \vdots \\ p_i \\ \vdots \\ p_m \end{matrix} \begin{bmatrix} \boxed{a_{11} \quad \dots \quad a_{1j} \quad \dots \quad a_{1n}} \\ \vdots \\ \boxed{a_{i1} \quad \dots \quad a_{ij} \quad \dots \quad a_{in}} \\ \vdots \\ \boxed{a_{m1} \quad \dots \quad a_{mj} \quad \dots \quad a_{mn}} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \boxed{a_{11}} \quad \dots \quad \boxed{a_{1j}} \quad \dots \quad \boxed{a_{1n}} \\ \vdots \\ \boxed{a_{i1}} \quad \dots \quad \boxed{a_{ij}} \quad \dots \quad \boxed{a_{in}} \\ \vdots \\ \boxed{a_{m1}} \quad \dots \quad \boxed{a_{mj}} \quad \dots \quad \boxed{a_{mn}} \end{bmatrix}$$

Рангом (строчным / столбцевым) матрицы A называется максимальное число линейно независимых строк / столбцов, т.е. размерность линейных оболочек строк / столбцов.

Теорема

$$\dim \text{Lin} \{ p_1, \dots, p_i, \dots, p_m \} = \dim \text{Lin} \{ q_1, \dots, q_j, \dots, q_n \}$$

Общее значение размерностей называется просто **рангом** матрицы $\text{rang } A$.

Для нахождения ранга матрицы, приведем ее методом Гаусса (неполному) с помощью элементарных операций над строками к “треугольному” виду. Число оставшихся ненулевых строк равно $\dim \text{Lin} \{ p_1, \dots, p_i, \dots, p_m \} = \text{rang } A$, а сами строки (точнее строки, стоявшие в A на соответствующих местах) являются базисными. Базисные столбцы - это столбцы “треугольного” блока (точнее столбцы, стоящие в A на соответствующих местах).

3. СИСТЕМЫ ЛИНЕЙНЫХ УРАВНЕНИЙ. МЕТОД ГАУССА

№ 3.1.

Каждое уравнение в системе двух уравнений с **двумя** неизвестными можно интерпретировать, как уравнение **прямой** на плоскости, а решение системы, как множество общих точек двух прямых. Возможны следующие ситуации

1. **единственное** решение – **точка** (прямые пересекаются)
2. **бесконечно** много решений – **прямая** (прямые совпадают)
3. решений **нет** (прямые параллельны)

№ 3.2.

Каждое уравнение в системе трех уравнений с **тремя** неизвестными можно интерпретировать, как уравнение **плоскости** в пространстве, а решение системы, как множество общих точек трех плоскостей. Возможны следующие ситуации

1. **единственное** решение – **точка** (плоскости пересекаются в одной точке)
2. **бесконечно** много решений
 - **прямая** - если плоскости пересекаются по прямой
 - **плоскость** - если совпадают
3. решений **нет**
 - плоскости параллельны
 - одна плоскость параллельна линии пересечения двух других

№ 3.3.

Для решения однородной системы m уравнений с n неизвестными, применим метод Гаусса (полный) и приведем матрицу A системы к “единичному” виду

$$A \sim \begin{bmatrix} I_r & * \\ 0 & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \boxed{\begin{matrix} 1 & 0 & * & * \\ \cdot & \cdot & & \cdot \\ 0 & 1 & * & * \end{matrix}} & * & * \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

Восстанавливая по преобразованной матрице систему линейных однородных уравнений, выразим первые r переменных линейно через остальные $(n-r)$. Отсюда следует, что множество решений L_0 образует подпространство и $\dim L_0 = n - r$. Учитывая, что $\text{rang } A = r$, получим $\dim L_0 = n - \text{rang } A$.

Базис в пространстве решений называется **фундаментальной системой** решений

№ 3.4.

Для решения неоднородной системы m уравнений с n неизвестными, применим метод Гаусса (полный) и приведем **расширенную** матрицу \bar{A} системы к “единичному” виду

$$\bar{A} = [A | b] \sim \left[\begin{array}{ccc|c} I_r & * & * \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & * \end{array} \right] = \left[\begin{array}{cccc|c} 1 & 0 & * & * & * \\ & \cdot & & * & \\ 0 & 1 & * & * & * \\ \hline 0 & 0 & 0 & 0 & * \\ & \textcircled{0} & & \textcircled{0} & ? \\ \hline 0 & 0 & 0 & 0 & * \end{array} \right]$$

Если последние $(m - r)$ строк преобразованной расширенной матрицы нулевые (включая свободные слагаемые), то удаляем их (тем самым находим “лишние” уравнения и “пропалываем”). В этом случае система совместна (имеет решение) $\text{rang } A = \text{rang } \bar{A} = r$. Восстанавливая по преобразованной расширенной матрице систему линейных неоднородных уравнений, выразим первые r переменных линейно через остальные $(n - r)$ переменных и свободные слагаемые. Отсюда следует, что общее решение $\mathbf{x}_{\text{он}}$ неоднородной системы имеет вид

$$\mathbf{x}_{\text{он}} = \mathbf{x}_{\text{чн}} + \mathbf{x}_{\text{оо}}$$

где $\mathbf{x}_{\text{оо}}$ - общее (произвольное) решение соответствующей однородной системы, а $\mathbf{x}_{\text{чн}}$ - некоторое фиксированное (частное) решение данной неоднородной системы. Если в преобразованной расширенной матрице среди последних $(m - r)$ свободных слагаемых хотя бы одно отлично от нуля, система не совместна (не имеет решений) $\text{rang } A \neq \text{rang } \bar{A}$

4. СИСТЕМЫ ЛИНЕЙНЫХ УРАВНЕНИЙ. ПРИЛОЖЕНИЯ

№ 4.1.

Система векторов $\{a_1, \dots, a_k, \dots, a_m\}$ называется **линейно независимой**, если равенство нулю линейной комбинации

$$x_1 a_1 + \dots + x_k a_k + \dots + x_m a_m = 0$$

возможно только в тривиальном случае $x_1 = \dots = x_k = \dots = x_m = 0$, и линейно зависимой, если это возможно, когда среди чисел $x_1, \dots, x_{k_0}, \dots, x_m$ хотя бы одно $x_{k_0} \neq 0$.

Следовательно, выяснение вопроса линейной зависимости / независимости можно свести к решению однородной системы линейных уравнений с матрицей коэффициентов, построенной из столбцов системы

$$A = [a_1 \dots a_k \dots a_m]$$

Если система уравнений имеет только тривиальное решение, то векторы $\{a_1, \dots, a_k, \dots, a_m\}$ линейно независимы, а если имеются ненулевые решения, то линейно зависимы, при этом компоненты решений и есть коэффициенты нетривиальных линейных комбинаций, равных нулю.

№ 4.2.

Принадлежность вектора $b \in \text{Lin}\{a_1, \dots, a_k, \dots, a_m\}$ означает существование чисел $x_1, \dots, x_k, \dots, x_m$ таких, что

$$b = x_1 a_1 + \dots + x_k a_k + \dots + x_m a_m$$

Следовательно, выяснение вопроса возможного разложения вектора b по векторам $\{a_1, \dots, a_k, \dots, a_m\}$ можно свести к решению неоднородной системы линейных уравнений с расширенной матрицей коэффициентов

$$\bar{A} = [a_1 \dots a_k \dots a_m | b]$$

Если система уравнений имеет решение (совместна), то вектор

$$b \in \text{Lin}\{a_1, \dots, a_k, \dots, a_m\}$$

т.е. b разлагается по векторам $\{a_1, \dots, a_k, \dots, a_m\}$, при этом компоненты решений и есть коэффициенты разложений.

Если же система неоднородных уравнений не имеет решения (несовместна), то

$$b \notin \text{Lin}\{a_1, \dots, a_k, \dots, a_m\}$$

№ 4.3.

Система из n векторов $\{f_1, \dots, f_k, \dots, f_n\} \in \mathbb{R}_n$ в n -мерном пространстве образует базис, если она линейно независима. При этом вектор b единственным образом разлагается по базису

$$b = x_1 f_1 + \dots + x_k f_k + \dots + x_n f_n$$

Следовательно, выяснение вопроса можно свести к решению неоднородной системы линейных уравнений с расширенной матрицей $\bar{A} = [f_1 \dots f_k \dots f_n | b]$, с попутным нахождением ранга матрицы системы уравнений $A = [f_1 \dots f_k \dots f_n]$.

Если $\text{rang } A = n$, то система линейных неоднородных уравнений имеет, и при том, единственное решение при любом столбце свободных членов, так что векторы $\{f_1, \dots, f_k, \dots, f_n\} \in \mathbb{R}_n$ образуют базис.

Применяя метод Гаусса, приведем матрицу A в расширенной матрице $\bar{A} = [A | b]$ к “единичному” виду (в данном случае “единичный” вид - это просто единичная матрица) При этом правая часть b преобразуется в решение x системы уравнений

$$[A | b] \sim [I | x]$$

одновременно представляя собой координаты вектора b в базисе $\{f\} = \{f_1, \dots, f_k, \dots, f_n\}$

№ 4.4.

По определению пересечения

$$\mathbb{L}_1 \cap \mathbb{L}_2 = \text{Lin}\{a_1, a_2, \dots\} \cap \text{Lin}\{b_1, b_2, \dots\}$$

необходимо найти векторы, допускающие одновременно представление

$$c = x_1 a_1 + x_2 a_2 + \dots = y_1 b_1 + y_2 b_2 + \dots$$

Следовательно, задача сводится к решению однородной системы линейных уравнений

$$(x_1 a_1 + x_2 a_2 + \dots) - (y_1 b_1 + y_2 b_2 + \dots) = 0$$

с матрицей коэффициентов $A = [a_1 \ a_2 \ \dots \ -b_1 \ -b_2 \ \dots]$. Пересечение будут составлять множество векторов указанного выше вида, в котором роль коэффициентов (x_1, x_2, \dots) , (y_1, y_2, \dots) играют решения полученной системы уравнений.

\Rightarrow

5. ОПРЕДЕЛИТЕЛИ

Определителем квадратной матрицы $A = [q_1 \dots q_j \dots q_n]$ $n^{\text{го}}$ порядка называется значение функционала (числовой функции) D_n от n векторных аргументов-столбцов

$$\det A = D_n(q_1, \dots, q_j, \dots, q_n) = \begin{vmatrix} a_{11} & \dots & a_{1j} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & & \vdots & & \vdots \\ a_{i1} & \dots & a_{ij} & \dots & a_{in} \\ \vdots & & \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & \dots & a_{nj} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix}$$

$\underbrace{\hspace{1.5cm}}_{q_1} \quad \underbrace{\hspace{1.5cm}}_{q_j} \quad \underbrace{\hspace{1.5cm}}_{q_n}$

- n -линейного (т.е. линейного по каждому аргументу)

$$D_n(\dots, \alpha_j q_j + \beta_j p_j, \dots) = \alpha_j D_n(\dots, q_j, \dots) + \beta_j D_n(\dots, p_j, \dots)$$

- антисимметричного

$$D_n(\dots, q, \dots, p, \dots) = -D_n(\dots, p, \dots, q, \dots)$$

- нормированного условием

$$D_n(e_1, \dots, e_j, \dots, e_n) = 1$$

Минором M_{ij} элемента a_{ij} называется определитель матрицы $(n-1)^{\text{го}}$ порядка, получающейся из данной вычеркиванием $i^{\text{ой}}$ строки и $j^{\text{го}}$ столбца.

$$M_{ij} = \begin{vmatrix} a_{11} & \dots & * & \dots & a_{1n} \\ \vdots & & \vdots & & \vdots \\ * & \dots & a_{ij} & \dots & * \\ \vdots & & \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & \dots & * & \dots & a_{nn} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} a_{11} & \dots & \dots & a_{1n} \\ \vdots & & & \vdots \\ \vdots & & & \vdots \\ a_{n1} & \dots & \dots & a_{nn} \end{vmatrix}$$

Алгебраическим дополнением A_{ij} элемента a_{ij} называется $A_{ij} = (-1)^{i+j} M_{ij}$

$$\hat{A} = \begin{bmatrix} A_{11} & A_{12} & A_{13} & \dots \\ A_{21} & A_{22} & A_{23} & \dots \\ A_{31} & A_{32} & A_{33} & \dots \\ \dots & \dots & \mathbf{A_{ij}} & \dots \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} + & - & + & \dots \\ - & + & - & \dots \\ + & - & + & \dots \\ \dots & \dots & \pm \mathbf{M_{ij}} & \dots \end{bmatrix}$$

Имеют место формулы разложения определителя по элементам

$i^{\text{ой}}$ строки

$$\det A = \sum_{k=1}^n a_{ik} A_{ik} \quad (i=1, \dots, n)$$

$j^{\text{го}}$ столбца


$$(j=1, \dots, n) \quad \sum_{k=1}^n a_{kj} A_{kj} = \det A$$

Замечание. Разложение целесообразно вести по строке (столбцу), в которых более всего **нулевых** элементов.


Отсюда, в частности, получаем, что определитель “треугольной” (в частности, “диагональной”) матрицы равен произведению элементов главной диагонали.

№ 5.2.

$\det A$ при выполнении над строками (столбцами) матрицы элементарных операций

1) “перестановка”  $\Rightarrow \det \rightarrow -\det$ - меняет свой знак

2) “умножение”  $\Rightarrow \det \rightarrow \alpha \det$ - умножается на число

3) “сложение”  $\Rightarrow \det \equiv \det$ - не изменяется

Отсюда, в частности, следует, что определитель не изменится, если к какой-нибудь строке (столбцу) прибавить линейную комбинацию остальных.

Это позволяет применить метод Гаусса и привести матрицу к “треугольному” виду. Если в процессе преобразования появится **нулевая** строка (столбец), то определитель равен **нулю**. Если нет, то матрица преобразуется в “треугольную” и определитель будет равен произведению элементов на главной диагонали преобразованной матрицы.

№ 5.3.

Система n векторов $\{f_1, \dots, f_k, \dots, f_n\} \in \mathbb{R}_n$ образует базис, если $\det A \neq 0$, где $A = [f_1 \dots f_k \dots f_n]$. Нахождение координат вектора b в произвольном базисе $\{f\}$ сводится к решению неоднородной системы линейных уравнений

$$x_1 f_1 + \dots + x_k f_k + \dots + x_n f_n = b$$

имеющей, очевидно, единственное решение, которое можно найти по формулам Крамера

$$\begin{aligned} \Delta_k = \det \begin{bmatrix} f_1 & \dots & \underset{\substack{\downarrow \\ k}}{b} & \dots & f_n \end{bmatrix} &= \det \begin{bmatrix} f_1 & \dots & \underbrace{x_1 f_1 + \dots + x_k f_k + \dots + x_n f_n}_{\substack{\diagup \diagdown \\ b}} & \dots & f_n \end{bmatrix} = \\ &= x_k \cdot \det \begin{bmatrix} f_1 & \dots & f_k & \dots & f_n \end{bmatrix} = x_k \cdot \Delta \quad \Rightarrow \quad x_k = \frac{\Delta_k}{\Delta} \end{aligned}$$

№ 5.4.

Ранг матрицы A равен максимальному порядку отличного от нуля минора (называемого базисным).

Преобразуя матрицу методом Гаусса (неполному) к “треугольному” виду, найдем базисные строки и столбцы, на пересечении которых стоят элементы базисного минора